This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平8-328933

(43)公開日 平成8年(1996)12月13日

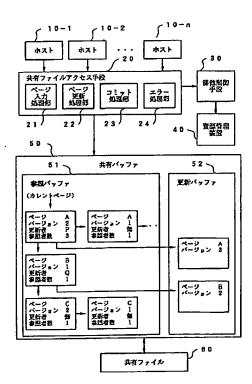
(51) Int.Cl.6		識別記号	庁内整理番号	FI -			技術表示箇所
G06F	12/00	5 3 5	7623-5B	G06F	12/00	5 3 5 M	
		5 1 4	7623-5B			5 1 4 A	
	15/16	3 4 0			15/16	3 4 0 V	
				審査記	請求 有	請求項の数5 F	D (全 7 頁)
(21)出願番号		特願平7-157063		(71)出願人 000004237 日本電気株式会社			
(22)出願日		平成7年(1995)5月30日			東京都	港区芝五丁目7番1	号
				(72)発明和	当 刈谷	善雄	
					東京都 式会社	游区芝五丁目7番1 内	号 日本電気株
				(74)代理》	人 弁理士	松本 正夫	
				1			

(54) 【発明の名称】 並列処理システムのファイルアクセス制御方式

(57)【要約】

【目的】 ファイル排他制御によるオーバヘッドを削減することにより、データの処理のスループットを向上し、データ処理の同時実行性を向上することができる並列処理システムのファイルアクセス制御方式を提供する。

【構成】 各ホストから共有パッファ50を介して共有ファイル60を同時アクセスする並列処理システムにおいて、共有ファイルアクセス手段20は、ページを更新する場合、参照パッファ51上に更新者を示す情報を設定し、参照パッファ上の既存のページを更新せずに、新しいパージョンのページを更新パッファ52上に作成することにより、ページ参照と更新の同時実行を可能とする。参照パッファ51上に参照者数の情報を設定し、参照パッファを開放するために使用する。これにより、ページ単位のロック制御を不要とし、参照と更新間の並行処理を可能とすると共に、排他制御による待ち時間を削減する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 各ホストから共有パッファを介し共有フ ァイルを同時アクセスする並列処理システムにおいて、 前記共有パッファ上に、ページ参照用の参照パッファと ページ更新用の更新パッファを設け、

前記参照パッファ上の各ページ毎に、該当ページのパー ジョン情報と更新者を示す情報と参照者数を示す情報を 設定し、

ページを更新する場合、参照パッファ上の既存のページ を更新せずに新しいパージョンのページを更新パッファ 10 上に作成することにより、ページ参照とページ更新の同 時実行を可能とする共有ファイルアクセス手段を備える ことを特徴とする並列処理システムのファイルアクセス 制御方式。

【請求項2】 前記パージョン情報は、ページ間で矛盾 ないデータアクセスを行うために使用し、前記更新者情 報は同一ページに対する同時更新を制約するために使用 し、前記参照者数情報は前記参照パッファを解放するた めに使用し、

カレントページ以外の場合は前記参照者数が"0"にな 20 った時点で解放し、カレントページの場合は参照者数が "0"で、かつカレントページと同一で古いパージョン のページが存在しない場合のみ解放の対象とすることを 特徴とする請求項1に記載の並列処理システムのファイ ルアクセス制御方式。

【請求項3】 前記共有ファイルアクセス手段は、

ページの参照時において、必要ページを前記参照パッフ ァから検索し、参照者が参照パッファを参照中ならばそ の参照パッファを参照し、当該参照者が更新中のときの み更新パッファを参照し、必要ページが存在しない場 合、前記共有パッファに参照パッファを割り当てて前記 共有ファイルから必要ページを入力するページ入力処理 部と、

ページの更新時において、当該更新者が当該ページを更 新中の場合に更新パッファを更新可能な状態とし、他者 が更新中の場合にエラーとし、更新者無しの場合に前記 参照パッファから前記更新パッファに該当ページをコピ ーし、更新パッファを更新可能な状態とするページ更新 処理部とを備えることを特徴とする請求項1又は2に記 載の並列処理システムのファイルアクセス制御方式。

【請求項4】 前記共有ファイルアクセス手段は、

コミット処理時において、自ら更新中の更新パッファを 共有ファイルに出力し、参照パッファのカレントページ として付け替え、さらに参照バッファに対して、更新者 無しの状態に設定し、参照者数から"1"を減じる処理 を行なうコミット処理部と、

エラー処理時において、自ら更新中の更新パッファを廃 棄して参照パッファに対して更新者無しの状態に設定す ると共に、自ら更新中あるいは参照中である場合、参照

ラー処理部とを備えることを特徴とする請求項1、2又 は3に記載の並列処理システムのファイルアクセス制御 方式。

【請求項5】 前記ページ入力処理部は、参照パッファ を割り当てて前記共有ファイルから入力したページのパ ージョンが、必要ページのパージョンと一致する場合、 当該ページの参照者数に"1"を加え、パージョンが一 致しない場合にエラーとし、

前記参照パッファに他者が参照中の必要ページと同一の ページが存在する場合、当該ページのパージョンが一致 する場合、当該ページの参照者数に"1"を加え、パー ジョンが一致しない場合、前記共有パッファに参照パッ ファを割り当てて前記共有ファイルから必要ページを入 力することを特徴とする請求項3に記載の並列処理シス テムのファイルアクセス制御方式。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、各ホストから共有する ファイルを備える並列処理システムに関し、特に、トラ ンザクション処理の同時実行性を向上させるための並列 処理システムのファイルアクセス制御方式に関するもの である。

[0002]

【従来の技術】トランザクション処理の同時実行性を向 上させるための排他制御方式に関する従来技術として は、例えば、特開平5-216742号公報(並列処理 方法及び装置)、特開平2-144637号公報(デー タ構造に対するアクセス方法)、特開昭63-2653 5 4 号公報 (データ処理競合管理方法) 等がある。

【0003】特開平5-216742号公報は、複数の 処理ユニットで共有する大容量の計算用記憶領域として 拡張領域を利用し、複数の処理ユニットによる大規模な 配列の分散処理を可能とする方式を開示する。特開平2 -144637号公報は、並列処理システムにおいて読 取りをロックなしに行なうことにより、ロックに伴うオ ーパヘッドを除くアクセス方法を開示する。特開昭63 - 265354号公報は、2つのファイルのレコードを 同一形式で定義し、書込みと読込みの競合時に、一方を 書込み用、他方を読込み用として選択して並列処理を行 40 なう方法を開示する。これら従来における各方式では、 何れも書き込み処理時に必ずロック制御を必要とする。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】上述した従来方式を並 列処理システムに適用する場合、並列処理システム全体 の制御を行うことができるロック制御を必要とし、ロッ ク制御のための大きなオーパヘッドが生じ、かつ待ち状 態発生によるデッドロックチェックのための並列システ ム全体の状態管理(ウェイトグラフ管理)を必要とする といった問題点があった。また、ファイルへの書き込み パッファの参照者数から"1"を減じる処理を行なうエ 50 を含めその間中ロックすることが必要となり、トランザ

クション処理の同時実行性を阻害していた。

【0005】本発明の目的は、ファイル排他制御による オーバヘッドを削減することにより、データの処理のス ループットを向上し、データ処理の同時実行性を向上す ることができる並列処理システムのファイルアクセス制 御方式を提供することにある。

[0006]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するた め、本発明は、各ホストから共有パッファを介し共有フ ァイルを同時アクセスする並列処理システムにおいて、 前記共有パッファ上に、ページ参照用の参照パッファと ページ更新用の更新パッファを設け、前記参照パッファ 上の各ページ毎に、該当ページのパージョン情報と更新 者を示す情報と参照者数を示す情報を設定し、ページを 更新する場合、参照パッファ上の既存のページを更新せ ずに新しいバージョンのページを更新バッファ上に作成 することにより、ページ参照とページ更新の同時実行を 可能とする共有ファイルアクセス手段を備える構成とし ている。

ージ間で矛盾ないデータアクセスを行うために使用し、 前記更新者情報は同一ページに対する同時更新を制約す るために使用し、前記参照者数情報は前記参照パッファ を解放するために使用し、カレントページ以外の場合は 前記参照者数が"0"になった時点で解放し、カレント ページの場合は参照者数が"0"で、かつカレントペー ジと同一で古いバージョンのページが存在しない場合の み解放の対象とする。

【0008】また、他の好ましい態様では、前記共有フ ァイルアクセス手段は、ページの参照時において、必要 30 ページを前記参照パッファから検索し、参照者が参照パ ッファを参照中ならばその参照バッファを参照し、当該 参照者が更新中のときのみ更新パッファを参照し、必要 ページが存在しない場合、前記共有バッファに参照バッ ファを割り当てて前記共有ファイルから必要ページを入 力するページ入力処理部と、ページの更新時において、 当該更新者が当該ページを更新中の場合に更新パッファ を更新可能な状態とし、他者が更新中の場合にエラーと し、更新者無しの場合に前記参照パッファから更新パッ ファに該当ページをコピーし、更新パッファを更新可能 40 な状態とするページ更新処理部とを備える構成としてい

【0009】さらに、他の好ましい態様では、前記共有 ファイルアクセス手段は、コミット処理時において、自 ら更新中の更新パッファを共有ファイルに出力し、参照 パッファのカレントページとして付け替え、さらに参照 バッファに対して、更新者無しの状態に設定し、参照者 数から"1"を減じるコミット処理部と、エラー処理時 において、自ら更新中の更新パッファを廃棄して参照パ ッファに対して更新者無しの状態に設定すると共に、自 50 てタイムスタンプ情報が用いられ、各ページに対する更

ら更新中あるいは参照中である場合、参照バッファの参 照者数から"1"を減じるエラー処理部とを備える構成 としている。

【0010】さらに、他の好ましい態様では、前記ペー ジ入力処理部は、参照パッファを割り当てて前記共有フ ァイルから入力したページのバージョンが、必要ページ のパージョンと一致する場合、当該ページの参照者数に "1"を加え、パージョンが一致しない場合にエラーと し、前記参照バッファに他者が参照中の必要ページと同 10 一のページが存在する場合、当該ページのバージョンが 一致する場合、当該ページの参照者数に"1"を加え、 パージョンが一致しない場合、前記共有パッファに参照 バッファを割り当てて前記共有ファイルから必要ページ を入力する。

[0011]

【作用】本発明の並列処理システムのファイルアクセス 制御方式では、共有パッファを有し、共有ファイルァク セス手段は、共有パッファ上で参照パッファと更新パッ ファを別々に備え、かつ共有パッファ上で排他制御を行 【0007】他の態様では、前記パージョン情報は、ペ 20 うことにより、ページ単位のロック制御を不要としてい る。ページ単位のロック制御が不要であるため、待ち状 態は発生せず、ウェイトグラフ管理も不要となり、ファ イル入出力を含む間中の長時間ロックも発生しない。

[0012]

【実施例】本発明の好ましい実施例について図面を参照 して詳細に説明する。図1において、本発明の一実施例 による並列処理システムは、各ホスト10-1~10n と、共有ファイルアクセス手段20と、排他制御手段3 0と、資源管理装置40と、共有バッファ50と、共有 ファイル60から構成される。

【0013】共有ファイルアクセス手段20は、ページ 入力処理部21、ページ更新処理部22、コミット処理 部23、エラー処理部24を備え、共有パッファ50を 制御管理するための手段である。排他制御手段30は、 共有ファイルアクセス手段20によって利用され、共有 バッファ50に対する排他制御を行うための手段であ る。資源管理装置40は、排他制御手段30によって利 用され、並列処理システム全体の排他制御を行うための 装置である。

【0014】共有パッファ50は、参照パッファ51 と、更新バッファ52から構成され、共有ファイルアク セス手段20によってパッファ管理される。参照パッフ ァ51は、各パッファ毎の管理情報として、各ページ毎 に該当ページのパージョンを示すパージョン情報B、更 新トランザクションを示す更新者情報U、参照トランザ クション数を示す参照者数情報Rを有する。

【0015】これらの情報は、共有ファイルアクセス手 段20が共有パッファ50上で排他制御を行うために使 用される。なお、バージョン情報Bとしては、一例とし

5

新日時をセットし、各トランザクションの起動日時以降 に更新されたページイメージをアクセスしないように制 御することにより、ページ間の矛盾を発生させないよう にする。

更新を制約し、あるいは更新者のみに更新中のパッファ の参照を許可するために用いる。参照者数情報Rは、参 照パッファ51の各パッファを解放するために用い、カ レントページ以外の場合は参照者数の値が"0"になっ た時点で、LRU制御等によるバッファの解放対象と 10 し、カレントページの場合は参照者数の値が"0"で、 かつカレントページと同一で古いバージョンのページが 存在しない場合に限りバッファの解放対象とする。共有 ファイル60は、並列処理システムで共有するファイル である。

【0017】ここで、共有パッファ50の状態例につい て図1に示すページAによって説明する。図1におい て、ページAのコミット済の最新パージョンは、パージ ョン"2"であり、現時点で更新トランザクション "P"以外に2つの参照トランザクションの、計3つの 20 トランザクションによりページAのパージョン2が同時 に参照されている。さらに、参照パッファ51上に1世 代前のパージョン"1"を保持し、他のページと同期を 取って同一パージョンのデータ処理するために利用され ている。更新パッファ52上のページAのパージョン "3"は、更新トランザクション "P"によって更新中 である。

【0018】次いで、図2~図55は、共有ファイルア クセス手段20内のページ入力処理部21、ページ更処 理部22、コミット処理部23、エラー処理部24にお 30 ける各フローチャートを示す。本発明の動作について、 図1及び図2~図5を参照して説明する。まず、図1に より動作の概要を説明する。

【0019】トランザクションが共有ファイル60の更 新処理を行う場合、共有ファイルアクセス手段20は、 更新するページのカレントページイメージを参照パッフ ァ51に保存し、更新バッファ52に更新用パッファを 確保することにより更新パッファ52上で更新を行な う。トランザクションが共有ファイル60の参照処理を 行う場合には、カレントページイメージを参照し、参照 40 と更新が同時実行できるようにする。

【0020】図2は、共有ファイルアクセス手段20の ページ入力処理部21の動作である共有ファイル60内 のデータ参照時のパッファ制御内容を示す。

【0021】データの参照時は、まず必要ページを参照 パッファ51から検索する(ステップ201)。必要ペ ージが存在しかつ当該参照者が更新中のときのみ(ステ ップ202)、更新パッファ52を参照する(ステップ 208)。参照パッファが存在し、かつ参照者が参照パ ッファを参照済ならばそのパッファを参照する(ステッ 50 り許可するように制御する。

プ202)。

【0022】必要ページについて当該参照者が更新中で も参照済でもない場合(ステップ202)、同一ページ が存在するかを検索する(ステップ203)。同一ペー 【0016】更新者情報Uは、同一ページに対する同時 -- ---ジが存在する場合、同一パージョンのページかを判別し (ステップ204)、同一パージョンならば参照者数情 報Rに"1"加えて参照する(ステップ207)。

6

【0023】同一パージョンのページが存在しない場合 は(ステップ203、204)、参照パッファを割り当 てて共有ファイル60からの入力を試みる(ステップ2 05)。必要とするパージョンより新しいパージョンし か入力できなかった場合は、当該参照トランザクション をエラーとして再処理させる(ステップ206)。ま た、必要とするパージョンを入力した場合には(ステッ プ206)、当該参照パッファの参照者数情報Rに "1"加えて参照する(ステップ207)。以上の処理 により、トランザクション内の参照処理を矛盾なく実行 する。

【0024】ただし、大量データを参照し集計するよう な場合、更新トランザクションが次々に到着している時 には、バージョン不一致(ステップ206)となり集計 処理を何度も繰り返すことにより、処理が終了しない事 態が起こりうる。このような場合に対処するためには、 集計処理の途中で何度かコミットを発行し集計処理を進 展させるようにする必要がある。

【0025】図3は共有ファイルアクセス手段20のペ ージ更新処理部22の動作である共有ファイル60内の データ更新時のパッファ制御を示す。

【0026】データの更新時は、更新トランザクション が更新ページを未入力ならば、図2で説明したページ入 力処理を行う(ステップ301)。当然、更新ページを バッファに保持している場合には、ステップ301の処 理は不要となる。

【0027】当該更新者が既に当該ページを更新中の場 合には、その更新パッファを更新かのうな状態とする (ステップ302)。当該更新者が更新中でない場合 (ページ入力処理を行った場合を含む)、当該ページを 他者が更新中であるならば、エラーとし再処理させる (ステップ303)。すなわち、ロールパックしてコミ ット時点から処理をやり直す。

【0028】参照パッファ51に当該ページが存在する が、他者が更新中でない場合には、参照バッファの更新 者情報Uに当該更新トランザクションの情報を設定し (すなわち、自更新中の状態に設定する)、参照パッフ ァから更新パッファにデータをコピーし、更新パッファ を更新可能な状態とする(ステップ304)。 言い換え れば、カレントページ(最新のページ)以外の更新はエ ラーとし、カレントページに対する更新については未更 新である場合と他の更新者が既に更新済である場合に限 7

【0029】従来方式の欠点である更新時のロック制御におけるオーバヘッドに関し、本実施例では、共有バッファ上で更新トランザクションを管理し、同一ページに対する更新トランザクションを1つのみに制約することによって、ロック制御を不要としている。

【0030】図4は共有ファイルアクセス手段20のコミット処理部23の動作であるコミット時のバッファ制御を示す。

【0031】コミット時は、自トランザクションの参照 バッファを検索し(ステップ401)、参照バッファが 10 存在しかつそのページをコミット発行者が更新中である 場合には(402,403)、更新バッファを共有ファイル60に出力する(ステップ404)。さらに、当該 更新バッファを参照バッファのカレントページとして付け替え(ステップ405)、参照バッファを更新済状態に変更する(ステップ406)。すなわち、参照バッファの更新者情報Uを更新者無しの状態にセットする。その後、参照者バッファの参照者数情報を"1"減らす(ステップ407)。

【0032】コミット発行者が参照パッファを参照中で 20 ある場合 (ステップ401、402、403)、参照者 数情報から "1"を減らし (ステップ407)、参照者 数が "0"となった参照パッファをLRU制御等による 解放対象パッファとする。

【0033】図5は共有ファイルアクセス手段20のエラー処理部24の動作であるエラー発生時のパッファ制御を示す。

【0034】エラー発生時は、エラー発生者が更新中の 更新パッファを廃棄し(ステップ501、502、50 3、504)、参照パッファの更新者を無しの状態に変 30 更し(ステップ505)、参照トランザクション数(参 照者数)を1減らす(ステップ506)。参照パッファ に対しては、エラー発生者が参照中である場合(ステップ501、502、503)、参照者数から"1"を減 らす(ステップ406)。

【0035】エラー発生時に、更新バッファを廃棄するだけで、ファイルのロールバックの必要がない理由は、ファイル上にはコミット済の最新データのみを保持し、共有バッファでのみ複数バージョンのデータを保持しているためである。

【0036】なお、共有パッファ50に対する同時アクセスのための排他制御は、必要があれば、排他制御手段30を使用して行う。排他制御手段30は、並列処理システム全体の排他処理を制御する資源管理装置40を使用して排他制御を行う。あるいは、共有パッファ上に基本同期命令であるテストアンドセット命令を持ち、排他

制御を行う方法やホスト間の通信手段を用いて排他制御を行う方法等が存在する。以上好ましい実施例をあげて本発明を説明したが、本発明は必ずしも上記実施例に限定されるものではない。

[0037]

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、並列処理システムにおいて、共有バッファのメモリ管理上で排他制御を行い、ページ単位のロック制御を不要とすることにより、参照と更新間の並行処理を可能とし、排他制御による待ち時間を削減することにより、データ処理のスループット及び並行処理度を向上させ、大量データ処理のシステムに対応させることが可能となる。

【0038】更新時のロック制御におけるオーパヘッド に関し、共有パッファ上で更新トランザクションを管理 し、同一ページに対する更新トランザクションを1つの みに制約することによって、ロック制御を不要とすることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の一実施例による並列処理システムの の 構成を示すプロック図である。

【図2】 本実施例の共有ファイルアクセス手段のページ入力処理部による処理内容を説明するフローチャートである。

【図3】 本実施例の共有ファイルアクセス手段のページ更新処理部による処理内容を説明するフローチャートである。

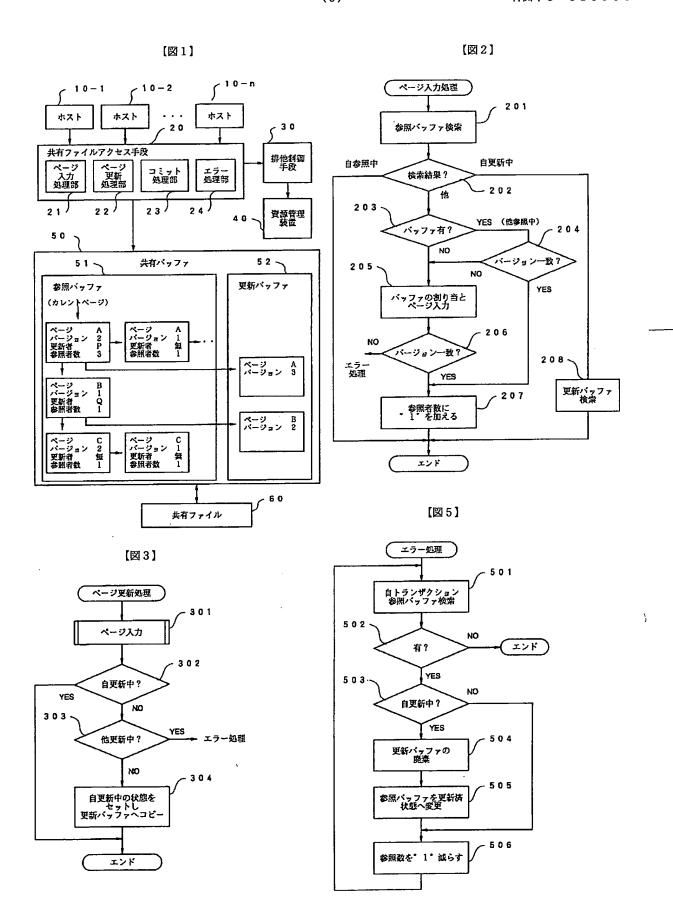
【図4】 本実施例の共有ファイルアクセス手段のコミット処理部による処理内容を説明するフローチャートである。

30 【図5】 本実施例の共有ファイルアクセス手段のエラー処理部による処理内容を説明するフローチャートである。

【符号の説明】

10-1~10-n ホスト

- 20 共有ファイルアクセス手段
- 21 ページ入力処理部
- 22 ページ更新処理部
- 23 コミット処理部
- 24 エラー処理部
- 30 排他制御手段
- 40 資源管理装置
- 50 共有パッファ
- 51 参照パッファ.
- 52 更新パッファ
- 60 共有ファイル



【図4】

